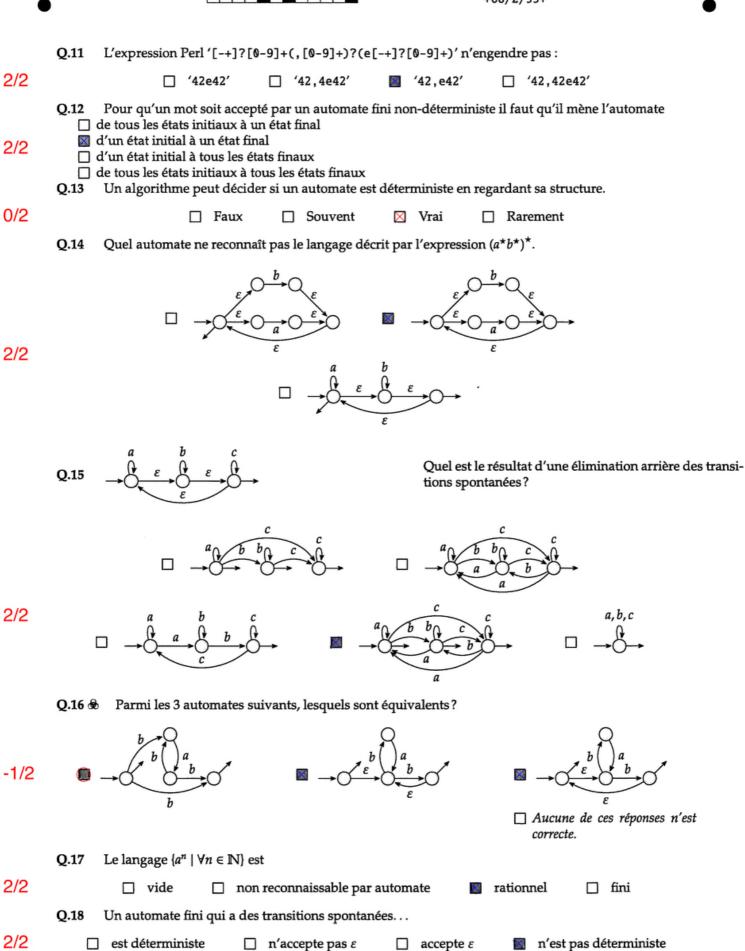
Note: 17/20 (score total : 62.6/72

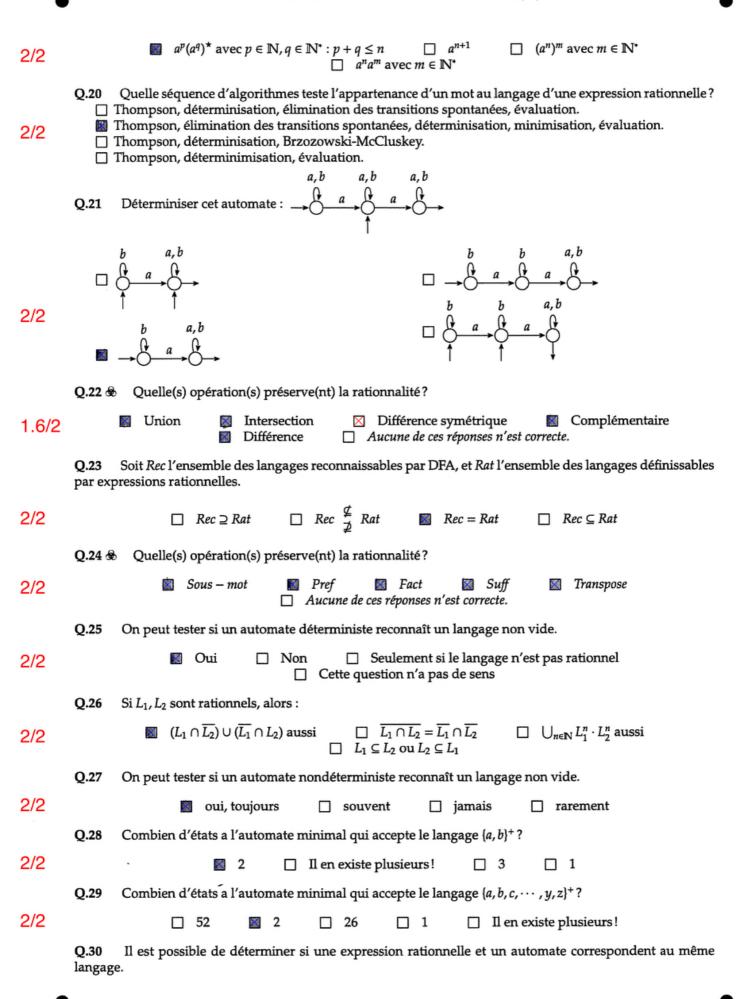
+68/1/34+

## THLR Contrôle (35 questions), Septembre 2016

	Nom et prénom, lisibles : Identifiant (de haut en bas) :
	COQUET 1 4 15 16 17 18 19
	□0 □1 ■2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
	■0 □1 □2 □3 □4 □5 □6 □7 □8 □9
2/2	Q.1 Ne rien écrire sur les bords de la feuille, ni dans les éventuels cadres grisés « ② ». Noircir les cases plutôt que cocher. Renseigner les champs d'identité. Les questions marquées par « ② » peuvent avoir plusieurs réponses justes. Toutes les autres n'en ont qu'une; si plusieurs réponses sont valides, sélectionner la plus restrictive (par exemple s'il est demandé si 0 est nul, non nul, positif, ou négatif, cocher nul). Il n'est pas possible de corriger une erreur, mais vous pouvez utiliser un crayon. Les réponses justes créditent; les incorrectes pénalisent; les blanches et réponses multiples valent 0.  I j'ai lu les instructions et mon sujet est complet: les 5 entêtes sont +68/1/xx+···+68/5/xx+.
	Q.2 Un langage est:
2/2	☐ un ensemble fini ☐ un ensemble ☐ une suite finie ☐ un ensemble ordonné
	Q.3 L'ensemble des entiers positifs multiples de 2 est un ensemble :
2/2	☐ récursivement énumérable mais pas récursif ☐ itératif ☐ récursif ☐ récursif mais pas récursivement énumérable
	<b>Q.4</b> Soit le langage $L = \{a, b\}^*$ .
2/2	
	Q.5 Que vaut Fact(L) (l'ensemble des facteurs):
2/2	
	Q.6 Que vaut $(\{a\}\{b\}^*\{a\}^*) \cap (\{a\}^*\{b\}^*\{a\})$
2/2	
	<b>Q.7</b> Pour toute expression rationnelle $e$ , on a $\varepsilon e \equiv e \varepsilon \equiv \varepsilon$ .
2/2	□ vrai <b>■</b> faux
	Q.8 À quoi est équivalent 0*?
0/0	
2/2	$\square$ 0 $\square$ 0 $\varepsilon$ $\blacksquare$ $\varepsilon$ $\square$ $\varepsilon$ 0
0/2	Q.9 Un langage quelconque  □ peut n'inclure aucun langage dénoté par une expression rationnelle  □ contient toujours (⊇) un langage rationnel  □ peut être indénombrable  □ peut avoir une intersection non vide avec son complémentaire  Q.10 L'expression Perl "([a-zA-Z] \\)+" engendre:
2/2	□ "\"" ■ "\\\" □ "" □ "eol" (eol est le caractère « retour à la ligne »)



Si un automate de n états accepte  $a^n$ , alors il accepte. . .





0/2

☐ faux en temps infini

	vrai en temps constan	t
$\times$	vrai en temps fini	

☐ faux en temps fini

Considérons  $\mathcal{P}$  l'ensemble des palindromes (mot u égal à son tranposé/image miroir  $u^R$ ) de longueur paire sur  $\Sigma$ , i.e.,  $\mathcal{P} = \{v \cdot v^R \mid v \in \Sigma^*\}$ .

2/2

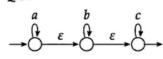
☐ Il existe un DFA qui reconnaisse P

ш	II existe	ui Dra	dm tec	Officialsse 7
٦	Il existe u	in NFA	aui reco	nnaisse $\mathcal P$

 $\square$  Il existe un  $\varepsilon$ -NFA qui reconnaisse  $\mathcal{P}$ 

P ne vérifie pas le lemme de pompage

Q.32



Si on élimine les transitions spontanées de cet automate, puis qu'on applique la déterminisation, alors l'application de BMC conduira à une expression rationnelle équivalente à :

2/2

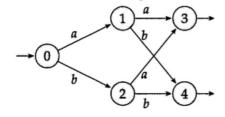
 $\Box$   $a^* + b^* + c^*$ 

$$\Box$$
  $(a+b+c)^*$ 

☐ (abc)\*

Quels états peuvent être fusionnés sans changer le langage reconnu.

2/2



3 avec 4

☐ 2 avec 4

□ 1 avec 3

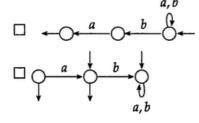
☐ 0 avec 1 et avec 2

1 avec 2

☐ Aucune de ces réponses n'est correcte.

Q.34 Sur {a, b}, quel automate reconnaît le complémentaire du langage de

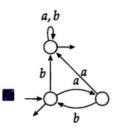
2/2

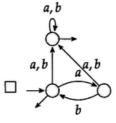


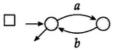
a, b

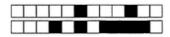
Sur {a, b}, quel est le complémentaire de Q.35

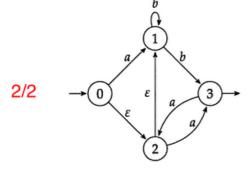
2/2











Quel est le résultat de l'application de BMC en éliminant 1, puis 2, puis 3 et enfin 0?  $(ab^+ + a + b^+)(a(a+b^+))^*$   $(ab^* + a + b^*)a(a+b)^*$   $(ab^* + (a+b)^*)(a+b)^+$   $(ab^* + a + b^*)a(a+b^*)$   $(ab^* + (a+b)^*)a(a+b)^*$ 

